

Э. И. КАСИМОВ

ОБ ОДНОЙ БАЗИСНОЙ СИСТЕМЕ

(Представлено академиком В. С. Владимировым 4 V 1972)

В предлагаемой статье изучается вопрос о том, как влияет на свойство быть базисом последовательное умножение известной базисной системы аналитических функций во всей плоскости, на функции $\{\psi_k(z)\}^{m-1}$ в зависимости от природы самих функций $\{\psi_k(z)\}_{k=0}^{m-1}$. Метод, лежащий в основе наших исследований, был впервые применен М. А. Евграфовым (1, 2) при решении задач о полноте систем аналитических функций, близких к некоторым известным системам. Сущность метода заключается в приведении задач этого рода к некоторым операторным уравнениям, для которых устанавливается существование решений. Следуя М. А. Евграфову, через $\mathfrak{A}(|z| < R)$, $0 < R \leq \infty$, обозначим класс аналитических функций, регулярных внутри круга $|z| < R$, в котором определена сходимость как равномерная сходимость в любой замкнутой области, лежащей внутри круга $|z| < R$.

Определение. Систему функций $\{\varphi_n(z)\}_{n=0}^{\infty}$ из $\mathfrak{A}(|z| < R)$ мы назовем базисом в \mathfrak{A} , если любая $f(z)$ из \mathfrak{A} может быть представлена в виде

$$f(z) = \sum_{k=0}^{\infty} a_k \varphi_k(z)$$

и притом единственным образом.

Пусть $\{\varphi_n(z)\}_{n=0}^{\infty}$ — базисная система в $\mathfrak{A}(|z| < R)$. Возьмем m функций $\psi_0(z), \psi_1(z), \dots, \psi_{m-1}(z)$ из $\mathfrak{A}(|z| < R)$ и рассмотрим систему функций

$$\varphi_0(z)\psi_0(z), \varphi_1(z)\psi_1(z), \dots, \varphi_{m-1}(z)\psi_{m-1}(z), \varphi_m(z)\psi_0(z), \dots \quad (1)$$

Нетрудно видеть, что система (1) не обязательно образует базис в любом круге $|z| < R$. Нашей целью является определение точного радиуса круга, в котором система (1) образует базис.

Введем обозначения:

$$\Delta(z) = \begin{vmatrix} \psi_0(z) & \psi_1(z) & \dots & \psi_{m-1}(z) \\ \psi_0(\omega z) & \omega\psi_1(\omega z) & \dots & \omega^{m-1}\psi_{m-1}(\omega z) \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ \psi_0(\omega^{m-1}z) & \omega^{m-1}\psi_1(\omega^{m-1}z) & \dots & \omega^{(m-1)^2}\psi_{m-1}(\omega^{m-1}z) \end{vmatrix}, \quad \omega = e^{2\pi i/m};$$

$\Delta_{l,0}(z), \Delta_{l,1}(z), \dots, \Delta_{l,m-1}(z)$ — алгебраические дополнения элементов $(l+1)$ -го столбца определителя $\Delta(z)$.

Имеет место следующее утверждение

Теорема 1. Система (1) образует базис в круге $|z| < \alpha_0$, $\alpha_0 = \min(|z_0|, |z_1|, \dots, |z_{m-1}|)$, где $z_\nu, \nu = 0, 1, \dots, m-1$, — ближайшие к началу полюсы соответственно функций

$$Q_l(z) = \frac{\Delta_{l,0}(z) + \Delta_{l,1}(z) + \dots + \Delta_{l,m-1}(z)}{\Delta(z)}, \quad l = 0, 1, \dots, m-1.$$

Сначала докажем следующий критерий, позволяющий свести задачу о разложении данной функции по базису к решению некоторых операторных уравнений в пространстве $\mathfrak{A}(|z| < R)$.

Теорема 2. Пусть функции $\{P_n(z)\}_{n=0}^{\infty}$ регулярны в круге $|z| < R$ и удовлетворяют условию

$$\lim_{n \rightarrow \infty} |P_n(z)|^{1/n} = |z|, \quad |z| < R; \quad (2)$$

причем стремление к пределу равномерно по z в любой замкнутой части круга $|z| < R$. Определим оператор A , действующий в пространстве $\mathfrak{A}(|z| < R)$ при каждом R , равенствами

$$Az^n = P_n(z), \quad n = 0, 1, \dots$$

Для того чтобы система функций $\{P_n(z)\}_{n=0}^{\infty}$ образовывала базис в пространстве $\mathfrak{A}(|z| < R)$, необходимо и достаточно, чтобы уравнение

$$Af = g$$

было однозначно разрешимо в $\mathfrak{A}(|z| < R)$ для любой $g(z) \in \mathfrak{A}(|z| < R)$.

Доказательство. Мы приведем доказательство в полном виде, хотя достаточность доказана в более общем случае в работе (2), см. § 2, стр. 118.

Достаточность. Так как для каждой $g(z) \in \mathfrak{A}(|z| < R)$ существует единственная функция $f(z) \in \mathfrak{A}(|z| < R)$, удовлетворяющая уравнению $Af = g$, то

$$f(z) = \sum_{n=0}^{\infty} a_n z^n, \quad \text{причем} \quad \lim_{n \rightarrow \infty} |a_n|^{1/n} < \frac{1}{R}; \quad (3)$$

но

$$g(z) = Af = \sum_{n=0}^{\infty} a_n Az^n = \sum_{n=0}^{\infty} a_n P_n(z),$$

причем из (2) и (3) следует, что последний ряд сходится в круге $|z| < R$. Это и означает (в силу произвольности $g(z)$), что система $\{P_n(z)\}_{n=0}^{\infty}$ образует базис в $\mathfrak{A}(|z| < R)$.

Необходимость. Пусть система $\{P_n(z)\}_{n=0}^{\infty}$ образует базис в $\mathfrak{A}(|z| < R)$. Тогда произвольную функцию $g(z) \in \mathfrak{A}(|z| < R)$ можно разложить в ряд по $P_n(z)$ и притом единственным образом:

$$g(z) = \sum_{n=0}^{\infty} a_n P_n(z).$$

Имеем

$$g(z) = \sum_{n=0}^{\infty} a_n Az^n = A \sum_{n=0}^{\infty} a_n z^n = Af,$$

т. е. уравнение $Af = g$ допускает единственное (в силу единственности разложения $g(z)$), решение $f(z) \in \mathfrak{A}(|z| < R)$ для любого $g(z) \in \mathfrak{A}(|z| < R)$. Теорема доказана. С помощью этой теоремы можно решить поставленную задачу. Излагая в основном принципиальную сторону вопроса, мы, для упрощения выкладок, приведем доказательство теоремы в случае $m = 2$.

Теорема 1*. Система функций

$$\varphi_0(z)\psi_0(z), \quad \varphi_1(z)\psi_1(z), \dots, \quad \varphi_{2n}(z)\psi_0(z), \quad \varphi_{2n+1}(z)\psi_1(z), \dots \quad (4)$$

образует базис в круге $|z| < \alpha_0$, $\alpha_0 = \min(|z_0|, |z_1|)$, где z_0 и z_1 — ближай-

шие к началу полюсы соответственно функций

$$Q_0(z) = \frac{\psi_1(-z) + \psi_0(-z)}{\psi_0(z)\psi_1(-z) + \psi_1(z)\psi_0(-z)}, \quad Q_1(z) = \frac{\psi_1(z) - \psi_0(z)}{\psi_0(z)\psi_1(-z) + \psi_1(z)\psi_0(-z)}.$$

Доказательство. Пусть A — оператор, действующий в пространстве функций $\mathfrak{A}(|z| < R)$ и определенный равенствами

$$f(z) = a_0 + a_1z + \dots + a_nz^n + \dots,$$

$$Af(z) = a_0\varphi_0(z)\psi_0(z) + a_1\varphi_1(z)\psi_1(z) + \dots + a_{2n}\varphi_{2n}(z)\psi_0(z) + a_{2n+1}\varphi_{2n+1}(z)\psi_1(z) + \dots$$

В силу теоремы 2, достаточно доказать, что уравнение $Af = g$ имеет единственное решение $f(z) \in \mathfrak{A}(|z| < R)$ для любой $g(z) \in \mathfrak{A}(|z| < R)$, если $R < \alpha_0$. Через A_0 обозначим оператор, отвечающий базисной системе $\{\varphi_n(z)\}_{n=1}^{\infty}$ в пространстве $\mathfrak{A}(|z| < R)$. Так как

$$1/2[f(z) + f(-z)] = a_0 + a_2z^2 + \dots,$$

$$1/2[f(z) - f(-z)] = a_1z + a_3z^3 + \dots,$$

то

$$A_0 \cdot 1/2 [f(z) + f(-z)] = \sum_{n=0}^{\infty} a_{2n}\varphi_{2n}(z),$$

$$A_0 \cdot 1/2 [f(z) - f(-z)] = \sum_{n=0}^{\infty} a_{2n+1}\varphi_{2n+1}(z).$$

Имеем

$$Af(z) = \psi_0(z) A_0 \cdot 1/2 [f(z) + f(-z)] + \psi_1(z) A_0 \cdot 1/2 [f(z) - f(-z)],$$

$$Af(-z) = \psi_0(-z) A_0 \cdot 1/2 [f(z) + f(-z)] - \psi_1(-z) A_0 \cdot 1/2 [f(z) - f(-z)].$$

Из этих равенств находим

$$1/2 A_0 [f(z) + f(-z)] = \frac{Af(z)\psi_1(-z) + Af(-z)\psi_1(z)}{\psi_0(z)\psi_1(-z) + \psi_1(z)\psi_0(-z)},$$

$$1/2 A_0 [f(z) - f(-z)] = \frac{Af(z)\psi_0(-z) - Af(-z)\psi_0(z)}{\psi_0(z)\psi_1(-z) + \psi_1(z)\psi_0(-z)}.$$

Далее, в силу линейности оператора, имеем

$$A_0 f = \frac{Af(z)[\psi_1(-z) + \psi_0(-z)] + Af(-z)[\psi_1(z) - \psi_0(z)]}{\psi_0(z)\psi_1(-z) + \psi_1(z)\psi_0(-z)}. \quad (5)$$

Так как система $\{\varphi_n(z)\}_{n=0}^{\infty}$ образует базис в $\mathfrak{A}(|z| < R)$ при любом R , то, по теореме 2, оператор A_0 имеет обратный, т. е. уравнение (5) разрешимо, если только функция, стоящая в правой части, регулярна в круге $|z| < R$. А это заведомо будет так, если $R < \alpha_0$, что и доказывает теорему.

Следствие 1. *Необходимое и достаточное условие $|z| < \alpha_0$ можно заменить более простым достаточным условием $|z| < \beta_0$, где β_0 — модуль ближайшего к началу нуля функции*

$$W(z) = \begin{vmatrix} \psi_0(z) & \psi_1(z) \\ \psi_0(-z) & -\psi_1(-z) \end{vmatrix}$$

Институт математики и механики
Академии наук АзербССР
Баку

Поступило
4 V 1972

ЦИТИРОВАННАЯ ЛИТЕРАТУРА

¹ М. А. Евграфов, Изв. АН СССР, сер. матем., **17**, 421 (1953). ² М. А. Евграфов, Тр. Московск. матем. общ., **90** (1956).